## IP MULTICAST/UNICAST CONVERSION COMMUNICATION SYSTEM

Patent number: JP2000261429 (A) Publication date: 2000-09-22

Inventor(s): HATANO SHIZUKA + NEC CORP + Applicant(s):

Classification:

- international: H04L12/18; H04L12/56; H04L12/18; H04L12/56; (IPC1-7): H04L12/18: H04L12/56

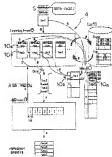
- european:

Application number: JP19990058470 19990305 Priority number(s): JP19990058470 19990305

## Abstract of JP 2000261429 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To simultaneously execute the queuing of plural frames and to continuously transmit cells by individually managing intra-net headers and data in the case of converting a multicast frame into a unicast frame by copying an IP frame in a device and transmitting the unicast frame to plural destinations. SOLUTION In a forwarding process 6, an intra-net header 10a and data 10b are defined and respective addresses are queued in a queue 7. Packets allowed to be sent are stored in the queue 7 and their addresses are also stored. In the process 6, the intra-net header 10a and the data 10b are individually managed and the data 10b can be shared only by substituting the header 10a, so that continuous transmission can be attained without inserting a null cell between transmitting cells. Since the storing addresses of the intra-net header 10a and the data 10b are separately managed, the queuing of plural frames can

be simultaneously executed and plural cells can be continuously transmitted.



Data supplied from the espacenet database - Worldwide

## (19)日本優特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特達第2000-261429

(P2000-261429A) (43)公開日 平成12年9月22日(2000.9.22)

		U. THE PROPERTY OF THE PARTY OF	
(51) Int.CL7	维州部1号	P I	j~73~}*(参考)
HO4L 12/1	8	H04L 11/18	5 K 0 3 0
12/5	R	11/20	1020 94001

## 審査辦求 有 請求項の数4 OL (全6 頁)

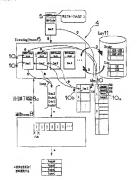
(21)出顯器号	特額平11-58470	(71)出糖人 000004237
(22) 出顧日	平成11年3月5日(1999.3.5)	日本電気株式会社 東京都港区芝瓦丁目7番1号 後四野志津番 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内
		(74)代權人 100079005 弁理士 字高 克己
		Fターム(参考) 5K030 HC01 KX11 LB05 LD06
		9A001 8B02 8B03 BB04 CC06 CC07
		DD10 EE02 JJ18 JJ25 KK56

## (54) 【発明の名称】 1 Pマルチキャストユニキャスト変換適信方式

### (57)【變約】

【発明の解決すべき課題】 本発明は、マルチキャストフ レームを装置市でドワームコピーを行い、コニキャスト フレームとして模数の完生に送信する場合、側内 Beade r とDataを、それぞれ別に管理することで、複数フレー ムのキューイングが同時に行えCellを連続的に送信でき る1Pマルチキャストユニキャスト変換適信方式を提供す ることを目的とする。

「課題を解除するための手段】本発明は、上記の目的を 達成するために、受信側」がから受け取ったPacketの項 先アドレスから複数の宛先を解決し、複数のユモキマス トBAアレームを複数の宛先を解決し、複数のユモキマス トBAアレームを複数の宛先と遠信するに際し、Forward 向 Processで側外 Reader と Blatcを号 に答響すること により、IP Reader のみを替えることでBdaの共存がで きるように構成するとともに、Queex へのやから体格に できって複数フレームのキューイングを可能にして、通 億Process より送出する遠信の目間にWall Cell が入る のをなくして連続运信することができるように構成す る。



#### 【特許請求の範囲】

【蒲字項1】受信側IP から受け取ったPacketの宛先アドレスから複数の宛先を解決し、複数のユニキャストM フレームを複数の宛先を解決し、複数のユニキャストM フレームを複数の宛先に返信するに翻し、Forestor で構作を制たったのである。 前内ipenderのみを替えることでbataの共存ができる。 うた間積かるともして、Green へのPacket 特殊に当たり、複数フレールのキューイングを可能として、運信Process より送出する送信に引用にNot1 Cell が入るのを なくして連続送信することができるように構成したことを特徴とするIPマルチキャストユニキャスト変換通信方 せ

【請求申② 前級Forwarding Processでは、網外Meader とDataを確定し、それぞれのAddress をQueue のPacket に格制し、通信Process に活起すると際し、Queue に入っているAddress を見て、その今ののアから中身を取り出 し送信するように構成したことを特徴とする前来申1記 数のIPアルチャストニュキャスト変動着6万余万余

【請求項3】前記Forwarding ProcessにおけるEntry に は、網内Headerを確定するための宛先グループNo. と複 数宛先DAが対応づけられたテーブルがあらかじめConfig uration fileに設定されていることを特徴とする請求項 1 記載のIPマルチキャストユニキャスト変換通信方式。 【請求項4】受信IPフレームがForwarding Switch へ転 送されると、宛先IP Addressから宛先グループを解決 し、Headerを付けてForwarding Processへ転送し、Forw ardingSwitch からHeader付きのPacketを受け取ったFor warding Processでは、DataをMemoryに格納するに際 し、Headerより宛先グループを確認し、かつEntry と照 合して網内Headerを特定するとともに、網内HeaderとDa taの先頭Address を特定してQueue にキューイングし、 キューイングした先頭Address から順次に通信Process を介して送信し、送信の終了した時点で通信Process よ りForwarding Processに対して送信終了確認を送り、Qu eue より通信Process に対して次のキューイングDataを 送信するように構成したことを特徴とするIPマルチキャ ストユニキャスト管機通信方式。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、マルチキャストフ レームを担係地にtoast bevice)装置内でドフレームこど を行いエニキャストフレームとして複数の病人に する場合、調中Meader とDataをそれぞれ別に管理するこ とのできる1Pマルチキャストユニキャスト変換適信方式 に関するものである。また、処理速度を達めるため、Ga try を削減する。

## [0002]

【発明の背景】マルチキャスト通信方式は、س装置内で フレームをコピーし、複数の宛先へ転送することのでき る適信方式である。この場合、従来のIPマルチキャスト 通信方式では、網内HeaderとDataを一つの単位として管 理している。

【0003】図4は、図2の一部であり、従来のIPマル チキャスト連信方式の構成容器を示す何である。Forsar ding Saitch 1は、受信側下。2から受け取ったPacket の宛たアドレスから複数の第余を解決し、当信側下 3 に複数のユニキャストDA(Destination Address) と、そ れを通道する回線か、を被置例Hoader 5に付加して転送 する部である。なお、図中4は、マルチキャストディ バイスである。

【0004】Fornarding Process 6は、納別Header 1 0 act その加を書き込み、出信データの集団が付きまり、 の eve アに結納する。Queue アにAddress が入っている場合、適能Process 8は、そのAddress からテークを影照 して送信する。最初Process 8は、迷惑し終わった時点 でFornarding Process 6に対して送信終了確認8 a を送 る。

【0005】上記の通信方式は、マルチキャストなので IPフレームのDAのみを付け替えるだけで送信を複数繰り 返すことが可能である。

#### 100061

【解説すべき課題】しかし、従来のIPマルチキャスト通信方式は、Forwardins Process の が期待Meder 1 0 a に信力式は、Forwardins Process の が期待Meder 1 0 a に信力が表地でいたり、送信終了確認 あが届かない駅の期待Meder 1 0 a 内のの名を書き換える ことができず、従って、ForwardingProcess 6 は、次の 網がMeder 1 0 a にその助と書き込み、送信データの先 現め付をsss をUseuse 7 に指動するためのキューイング出 来ない。

10007] そのため、従来のIPでルチキスト通信方式では、通信所でccess 8においてMull Cell 9分通信されてしまい連続的Cellを通じが出来ないという問題点があった。本発明は、マルチキャストフレームとを整理性でドフレームで一を行いユモキャストフレームとして、複数の宛先に送信する場合、網内Header とDataを、それが解除に行え信じを建物的に近信を連続いた。「複数フレームのキューインゲスが開除に行え信じを建物的に近信を連続いた近信できる「Pマルチェストユニキャスト文機通信方式を提供することを目的とす

#### [0008]

「運動を検索するための手段】本発明は、上記の目的を 達成するためは、第一に、変信側にから受け取ったの ctetの項先アドレスから複数の宛先を接対し、複数のユ ニキャストBAフレームを複数の宛先と遠信するに楽し、 Fornarding Froesce 可制御をはたりとした多分でを得せることにより、期間中の付金のみを替えることではあの共 有ができるように相続するとともに、Quesse へのPacifeは 信義になって複数フレームのキューイングで可能にし て、運信Process より送出する送信を目標がは、して が入るのをなくて連載を置きることができるように相 成する。

【0009】第二に、前途のrearding Processでは、網 所能の中とわは名を確定し、それぞれのAddress を見止。 のPacketに格飾し、道原Process に送出するに難し、 を取り出し落ちてよっているAddress を見て、その外のカットの中央 を取り出し落ちてよっては再なる、第三に、前途の中 を取り出し落ちてよっては有なる、第三に、前途の中 本では、第四個の成先クループル。と複数項法別が規定づけられて れたテーブルからかじからのではpartin 目に設定さ れていることを特徴とする前半項 1記載の1Pマルチキャ ストニニキャスト投資運営が入

#### [0011]

【発明の実施形態】図1はネットワークの構成を示し、 図2は本発明に係るPマルチキャストユニキャスト実施 通信方式の全体を売し、図1は、図20一部であり、本 売明に係るPマルチキャストユニキャスト実施通信方式 の要係を示す図である。図1に示す如く、Fornarding P rocess fで調明性eader 1 O a と Data 1 O b を 別すぐび回 することにより、網内Header 1 O a を替えるだけでData 1 O b の実有ができるから、送信に目間に知11 Cell が 入ることなく連続は続か可能とかる構造を採用する。

【0012】forwarding Process 6では、網門Meuder 1 の a と bat 1 0 b を確定し、それぞれのMdress を Queue で 7にキューイングする、Queue 7には、送り出すこと が可能さいなたける時かれ、そのMdress が原始されて いる。 Butry 1 1には、forwarding Process らが網形物 ader 10 a を確定するための境光グループNo. と複数端 光のが対応がけるれたテーブルがあらかじめconfigurat ion fileに設定されている。

【0013】適局Process 8は、Queue 7に入っている Adireas を見て、その地のロソ 10から中毒を取り出し送 値する。以下、上記の構成と基づいて本売明に係るIPマ リチキッストユニキャスト変換通信方式の動作を説明す る。受信IPフレームがのraarding Saitth 1へ転送さ ル、宛年PL Mdresshから流々メーアを解決。 装置内 Reader 5 に付けてForwarding Process 6 へ転送される。 装置内Meader 5 には、気先グループ(4) であるという情報が含まれている。Forwarding Switch 1 から装置内He 報が含まれている。Forwarding Switch 1 から装置内He ader 5 付きのPacketを受け取ったForwardingProcess 6 は、Data 1 0 b をMemory 1 0 にストアする。

【 0 0 1 4 】 装置/Pilesder 5 を見て宛たグルーア(A) だ とわかるので、Entry 1 1 と照合し 綱門信略der 1 0 a を 確定する。 綱門信略der 1 0 a とむな1 0 b の大飛がdotes s (阿えば、5000番地と10 番地) そqueue 7 にキュー イングし、次の綱門信め位す 1 0 a とむな1 0 b (阿ス ば、5000番地と10 番地) を入れ、これを宛光グループ (A) について織り落し設定することになる。

【0015】上記のようにQueue 7にAddress が入って いる場合。通信Process 8は、そのAddress を見て申身 を選合する。そして、選信以本わた中島でProcess Process 6に通信終了確認83を送るとともに、通信Queue 7に次の私はがキューイングされているため、次の 送後の無理場合となった。

# [0016]

【発明の効果】綱内HeaderとData (PDU = Protocol Dat a Unit) の格納アドレスを分けて管理することにより複 数フレームのキューイングが同時に行えCellを連続的に 送信することが可能であり、送信に無駄が無くなり送信 効率が落しく両上する。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】図1は、ネットワークの構成を示す図面であ

【図2】図2は、全体の構成を示す図面である。 【図3】図3は、発明の構成を示す図面(図2の1/F 部の経紙)である。

【図4】図4は、従来の構成を示す図面(図2のI/F 部の詳細)である。

#### の評判)である。 『洋岳の彩田』

144 AA 1986A33 3		
1	Forwarding Switch	
2	受信側1/F	
3	送信側1/F	
4	マルチキャストディバイス	
5	装置内Header	
6	Forwarding Process	
7	Queue	
8	通信Process	
8a	送信終了確認	
9	Null Cell	
10	Mesory	
10a	網内 Header	
10b	Data	
1 1	Entry	

